

(11)Publication number:

2004-120547

(43)Date of publication of application: 15.04.2004

(51)Int.CI.

H04L 12/66

(21)Application number : 2002-283287

(71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

LTD

(22)Date of filing:

27.09.2002

(72)Inventor: TAKECHI HIDEAKI KATO HISANORI

> TAKEDA HIDETOSHI YAMAMURA TOSHIKI

HAMAI SHINJI

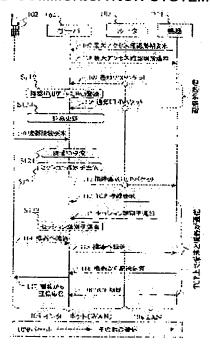
KUNIHIRA TADASHI

(54) SERVER AND DEVICE CONNECTED TO INTERNET AND COMMUNICATION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a communication system in which a device at the side of the internet (WAN) can be easily connected to a device in a LAN at desired timing in a network environment in which the LAN is connected to the WAN.

SOLUTION: A device 101 periodically transmits a UDP (user datagram protocol) packet to a server 104. The server 104 sends a communication as a return packet to the UDP packet when needed to thereby be able to perform a communication to the device 101 beyond a NAT (network address translator). Particularly, the server 104 first sends a connection request 111 to the device 101 with the UDP, the device 101 receives the connection request 111 from the server 104 and performs TCP connection to the server 104. The server 104 controls communications (114 to 117) between a terminal 102 such as a portable telephone set and the device 101 on the established TCP.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

25.03.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3445986

[Date of registration]

27.06.2003

(19) 日本国特許庁 (JP)

報 (B1)

(川)特許番号

特許第3445986号 (P3445986)

(24)登録日 平成15年6月27日(2003.6.27)

(51) Int.CL?	織別配号	ΡI	
HO4L 12/56	•	H04L 12/58	· · A
# G O 6 F 13/00	351	G 0 6 F 13/00	351Z
HO4L 12/66		HO4L 12/66	В

南泉項の数26(全 19 頁)

(21) 出願書号	特職2002-283287(P2002-283287)	(73)特許擁者	000005821 松下電器産業株式会社
(22)出顧日	平成14年9月27日(2002.9.27)	(72)発明者	大阪府門真的大字門真1008番地 此類 勞明
審查請求日	平成15年3月25日(2003.3,25)	(12) 50 912	大阪府門官市大字門真1006番地 松下電 超面紫桃式会社内
印度的一种		(72)発明者	振攀 尚得 大阪府門官市大字門真1006路地 松下電 器底道林式会社内
		(72)発明者	武田 奖使 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電 異座業株式会社内
		(74)代理人	100082144 弁選士 宵山 葆 (外1名)
		富療客	中木 努
:			最終質に飽く

(54) [発明の名称] インターネットに接続するサーバ、機器および通信システム

(57)【特許請求の範圍】

【諳求項1】 インターネットに接続された少なくとも 1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも 1つの端末との間の通信を転送する。 インターネットに 接続されたサーバであって、

前記機器からの定期的な通知パケットを受信し、 前記端末からの前記機器に対する転送要求があった場 台、前記通知バケットの応答として接続要求バケットを 前記機器に送信し、

へ送信されたTCP接続要求を受講し、

TCP接続確立後、そのTCP接続上で前記鑑末と前記 機器間の通信を転送することを特徴とするサーバ。

【論求項2】 前記サーバは、前記端末から機器 I Dを 含んだHTTPリクエストにより前記機器に対する転送 要求を受信し、

前記端末と前記機器の間の通信の転送を、前記端末から のHTTPリクエストを前記機器から張られたTCP接 統上に転送し、前記機器から前記TCP機械を通じて受 信したHTTPレスポンスを始末へ転送することにより 行なうことを特徴とする鹽水項1記載のサーバ。

【簡求項3】 前記サーバは、少なくとも1つの端末か ち複数の転送要求を受信することができ、前記端末から 前記機器に対する複数の転送要求があった場合に、各々 該接続要求<u>パケット</u>に応答して前記機器から前記サーバ 10 に一意なセッション識別子を生成して前記接続要求<u>パケ</u> <u>ット</u>により機器に通知し、

前記接続要求バケットに応答して前記機器から前記サー バへ送信されたTCP接続要求を受諸してTCP接続を 確立し、該確立したTCP接続上で前記機器から送信さ れるセッション識別子を受信し、そのTCP接続に前記 受信したセッション識別子を対応付けることで、前記鑑 末からの複数の接続要求に対して複数のTCP接続を各 ヶ対応付け、

前記端末がセッション識別子を指定して接続を要求し、 且つ、該指定されたセッション識別子に対応付けられた TCP接続が確立済みの場合に、前記端末からの通信を その確立済みのTCP接続上で転送することにより、セッション識別子毎に並列して通信内容の転送を行うこと を特徴とする語求項1記載のサーバ。

【語求項4】 前記サーバは、複数の機器に対し 機器 10 毎に最終アクセス時刻を記録する記憶手段を備え、前記機器からの定期的な通知バケットを受信したときに、前記機器である記機器に対する転送要求があった際に、前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が所定期間を超えている場合は放接鏡要求を拒否し、その差が所定期間以下の場合は前記通知バケットの応答として接続要求バケットを前記機器に送ることを特徴とする請求項1記載のサーバ。

【語求項5】 前記サーバは、複数の機器に対し、機器 20 毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を備え、前記機器に予め最大アクセス確認周期情報を送信し、前記機器からの定期的な通知バケットを受信したときに、最終アクセス時刻を該通知バケットの受信時刻で見新し、

前記端末から前記録器に対する転送要求があった際に、 前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が最大ア クセス確認周期情報が示す値を超えた場合は、前記接続 要求を拒否し、その差が最大アクセス確認周期情報が示 す値以下の場合は、前記通知パケットの応答として接続 30 要求パケットを前記録器に送ることを特徴とする請求項 1記載のサーバ。

【語求項6】 前記サーバは、サーバ証明書を保持し、 通信を暗号化および復号化する暗号通信手段を備え、 前記端末と前記機器の間で秘密情報を転送する際、予め 前記端末にサーバ証明書を送信し、

前記機器により確立されたTCP接続を介して前記端末から前記機器へ秘密情報を転送する際は、前記端末から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号連信手段で復号化した後、前記暗号連信手段で暗号化して前記機器に 40 決信し.

前記機器により確立されたTCP接続を介して前記機器から前記端末へ秘密情報を転送する際は、前記機器から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記端末に送信することを特徴とする語求項1記載のサーバ。

【請求項7】 前記サーバは、サーバ証明書を保持し、通信を暗号化ねよび復号化する暗号道信手段を備え、前記端末と前記機器の間で秘密情報を転送する際。予め前記端末と前記機器に各々サーバ証明書を送信し、

前記確立されたTCP接続を介して前記端末から前記機器へ秘密情報を転送する際は、前記端末から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復号化した後、前記機器により確立されたTCP接続を介して前記機器から前記端末へ秘密情報を転送する際は、前記機器から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記端末に送信することを特徴とする語求項1記載のサーバ。

【語求項9】 前記機器は、前記TCP接続上での前記 サーバとの通信を、前記サーバからHTTPリクエスト を受信し、前記サーバへHTTPレスポンスを送信する ことにより行なうことを特徴とする語求項8記載の機

【詰求項10】 前記機器は、Webサーバモジュールと転送モジュールを備え、

前記取eりサーバモジュールは、前記転送モジュールからHTTPリクエストを受信してHTTPレスポンスを返信し、

前記転送モジュールは、前記サーバから前記接続要求バケットを受信した際は前記サーバに対してTCP接続要求を送信してTCP接続を確立し、そのTCP接続上で前記サーバからHTTPリクエストを受信して前記Weりサーバに転送し、前記WeりサーバからHTTPレスポンスを受信して前記サーバに前記TCP接続上で転送することを特徴とする請求項9記載の機器。

【語求項11】 前配機器は、前配サーバからセッション識別子を伴った接続要求バケットを発信した場合、前記サーバに対してTCP接続を確立し、その確立したTCP接続上で前記セッション識別子をサーバに送信し、前記TCP接続路立後は、前記TCP接続上で前記サーバと通信するととを特徴とする請求項8記載の機器。

【語求項12】 前記機器は、前記サーバから最大アクセス確認園期情報を予め受信して前記機器内に保存しておき、前記最大アクセス確認園期情報が示す園期より短い周期で定期的に通知バケットを送信することを特徴とする語求項8記載の機器。

[語求項13] 前記機器は、通信を暗号化および信号 化する暗号通信手段を備え。

前記サーバと秘密情報の送受信を確立したTCP接続上 で暗号通信手段により暗号化して行うことを特徴とする 請求項8記載の機器。

50 【請求項】4】 前記機器は、サーバ証明書を検証する

特許3445986

手段と通信を暗号化ねよび役号化する暗号通信手段を備

前記サーバからサーバ証明書を受信し、

前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サーバ証明書を 認証して正規であることを確認した後に前記確立したT CP接続上で暗号通信手段により暗号化して行うことを 特徴とする請求項8記載の機器。

【請求項】5】 インターネットに接続された少なくと も1つの鍍器と、インターネットに接続可能な少なくと 61つの蟾末との間の通信を、インターネットに接続さ 10 れたサーバを介して転送する通信システムであって、 前記機器は前記サーバに定期的に通知バケットを送り、 前記サーバは前記端末から前記機器に対する転送要求が あった場合、前記通知パケットの応答として接続要求パ ケットを前記機器に送り、

前記機器は、前記サーバから接続要求バケットを受信し た場合、前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、 前記サーバは、前記接続要求バケットに応答して前記機 墨から前型サーバへ送信されたTCP接続要求を受諾 し、これによりTCP接続を確立し、

前記サーバは、前記TCP接続確立後、そのTCP接続 上で前記總末と前記機器の間の通信を転送することを特 徴とする通信システム。

【論求項16】 前記鑑末は前記サーバに対し機器 | D を含んだHTTPリクエストを送信することにより前記 機器に対する転送要求を行い、

前記サーバは前記端末と前記機器の間の通信を転送する 際に、前記編末からのHTTPリクエストを前記機器か ち張られたTCP接続上に転送し、

前記機器は転送された前記HTTPリクエストを処理し て、それに対するHTTPレスポンスを前記TCP接続 上で前記サーバへ応答し、

前記サーバは該HTTPレスポンスを端末へ転送するこ とを特徴とする請求項15記載の通信システム。

【贈求項】7】 前記サーバは、少なくとも1つの端末 から複数の転送要求を受信することができ、前記端末か ち前記機器に対する複数の転送要求があった場合に、各 々に一意なセッション識別子を生成し、前記接続要求パ ケットにより前記機器に通知し、

前記機器は、前記サーバからセッション識別子を伴った 40 接続要求パケットを受信した場合、前記サーバに対して TCP接続を確立し、その確立したTCP接続上で前記 セッション識別子をサーバに送信し、前記TCP接続確 立後は、前記TCP接続上で前記サーバと通信し、

前記サーバは、前記接続要求バケットに応答して前記機 器から前記サーバへ送信されたTCP接続要求を受諾し てTCP接続を確立し、前記TCP接続上で前記機器か ち送信されるセッション識別子を受信し、前記TCP接 織に前記受信されたセッション識別子を対応付けること で、前記端末からの複数の譲続要求に対して複数のTC 50 暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号

P接続を各々対応付け、

(3)

前記サーバは、前記端末がセッション識別子を指定して 接続を要求し、且つ、該指定されたセッション識別子に 対応付けられたTCP接続が確立済みの場合、前配確立 済みのTCP接続上で前記端末からの通信を転送するこ とにより、セッション識別子毎に並列して通信内容の転 送を行うことを特徴とする韻水項15記載の通信システ

【語求項18】 前記サーバは、複数の機器に対し、機 器毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を備え、 前記サーバは、前記機器に予め最大アクセス確認周期情 級を送信し、

前記機器は、その最大アクセス確認周期情報を受信して 内部に保存しておき、前記最大アクセス確認周期情報が 示す周期よりも短い周期で定期的に通知パケットを送信 1.

前記サーバは、前記機器から通知パケットを受信した際 に最終アクセス時刻を通知バケットの受信時刻で更新 L

前記サーバは、前記端末から前記機器に対する転送要求 20 があった際に、前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻 との差が最大アクセス確認周期情報が示す周期を超えて いる場合は前記接続要求を拒否し、その差が最大アクセ ス確認周期情報が示す周期以下の場合は、前記通知パケ ットの応答として接続要求パケットを前記機器に送信す ることを特徴とする請求項15記載の通信システム。 【請求項19】 前記サーバは、サーバ証明書を保持 し、通信を暗号化ねよび復号化する暗号通信手段を借

前記端末は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号 化および復号化する暗号通信手段とを備え、

前記機器は、通信を暗号化および復号化する暗号通信手 段を備え、

前記サーバは、前記端末と前記機器の間で秘密情報を転 送する際、予め前記鑑末にサーバ証明書を送信し、 前記端末は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サ ーバ証明書を認証して正規であることを確認した後に暗 号通信手段により暗号化して行い、

前記機器は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記確 立されたTCP接続で暗号通信手段により暗号化して行 į.

前記サーバは、前記確立されたTCP接続を介して前記 端末から前記機器へ秘密情報を転送する際は、前記端末 から暗号化された秘密情報を受信して前記暗号通信手段 で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記機 器に送儀し、

前記サーバは、前記機器により確立されたTCP接続を 介して前記機器から前記端末へ秘密情報を転送する際 は、前記機器から暗号化された秘密情報を受信して前記

(4)

化して前記鑑末に送信することを特徴とする請求項15 記載の通信システム。

【語求項20】 前記サーバは、サーバ証明者を保持 し、適信を暗号化および復号化する暗号通信手段を値 え

前記端末は、サーバ証明霊を検証する手段と通信を暗号 化ねよび復号化する暗号通信手段を備え、

前記機器は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号 化はよび復号化する暗号通信手段を備え、

前記サーバは、前記鑑末と前記機器の間で秘密情報を転 10 送する際、予め前記鑑末と前記機器に基ケサーバ証明書 を送信し、

前記端末は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サーバ証明書を認証して正規であることを確認した後に暗号通信手段により暗号化して行い。

前記機器は、前記サーバと秘密情報の送受信を、前記サーバ証明書を認証して正規であることを確認した後に前 記機器が確立したTCP接続上で暗号通信手段により暗 号化して行い。

前記サーバは、前記機器により確立されたTCP接続を 20 介して前記端末から前記機器へ秘密情報を転送する際 は、前記端末から暗号化された秘密情報を受信して前記 暗号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号 化して前記機器に送信し

前記サーバは、前記録器により確立されたTCP接続を介して前記機器から前記端末へ秘密情報を転送する際は、前記機器から暗号化された秘密情報を受信して前記時号通信手段で復号化した後、前記暗号通信手段で暗号化して前記端末に送信することを特徴とする請求項15記載の通信システム。

【論求項21】 インターネットに接続された少なくとも1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも1つの端末との間の通信を転送する。インターネットに接続されたサーバであって、

複数の機器に対し、機器毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を備え、

前記機器から第1及び第2の通知<u>パケット</u>を定期的に受信し。

前記機器から第1の通知バケットを受信したときは、最終アクセス時刻を受信時刻で更新し、前記機器から第2 40 の通知バケットを受信したときは、最終アクセス時刻を 軍紙分さ

前記端末から前記機器に対する転送要求があった際に、 前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が所定期 間を超えている場合は前記接続要求を拒否し、その差が 所定期間以下の場合は前記第1及び第2の通知バケット の応答として接続要求バケットを前記機器に送り

前記接続要求<u>パケット</u>に応答して前記機器から前記サー パへ送信されるTCP接続要求を受諾し、

TCP接線確立後は、前記TCP接線上で前記端末と前 50 採用する通信システムであって、特に、インターネット

記機器の間の通信を転送することを特徴とするサーバ。 【語求項22】 インターネットに接続されたサーバと 通信する、インターネットに接続された機器であって、 前記サーバに第1及び第2の通知バケットを定期的に送 信し、前記第1の通知バケットの送信周期は前記第2の 通知バケットの送信周期より長く、

前記機器は、前記サーバから接続要求バケットを受信した場合、前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、前記機器はTCP接続が確立後、前記TCP接続上で前記サーバと連信することを特徴とする機器。

【贈求項23】 インターネットに接続された少なくとも1つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも1つの端末との間の通信を、インターネットに接続されたサーバが転送する通信システムであって、

前記サーバは、複数の機器に対し、機器毎に最終アクセス時間を記録する記憶手段を増え、

前記機器は、前記サーバに第1及び第2の通知バケット を定期的に送り、前記第1の通知パケットの送信周期は 前記第2の通知パケットの送信周期よりも長く。

前記サーバは、機器から第1及び第2の通知バケットを 受信し、前記機器から第1の通知バケットを受信したと きに最終アクセス時刻を受信時刻で更新し、第2の通知 バケットを受信したときには最終アクセス時刻を更新せ ず。

前記サーバは、前記機床から前記機器に対する転送要求 があった際に、前記機器の最終アクセス時刻と現在時刻 との差が所定期間を超えている場合は前記接続要求を担 否し、その差が所定期間以下の場合は、前記第1及び第 2の通知パケットの応答として接続要求パケットを前記 機器に送り、

前記機器は、前記サーバから接続要求バケットを受信した場合、前記サーバに対してTCP接続要求を送信し、前記サーバは、前記接続要求パケットに応答して前記機器から前記サーバへ送信されたTCP接続要求を受諾し、これによりTCP接続を確立し、

前記サーバは、前記TCP接続が確立後、そのTCP接 線上で前記繼末と前記機器の間の通信を転送することを 特徴とする通信システム。

【 語求項24】 プログラム可能な終置を、請求項1な けいしてのいずれか一つ又は21に記載のサーバとして動 作させるためのプログラム。

【語求項25】 プログラム可能な装置を、請求項8ないし14のいずれか一つ又は22に記載の機器として動作させるためのプログラム。

【語求項26】 請求項24又は25に記載のプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、【 Pプロトコルを 採用する通信システムであって 特に インターネット

上の機器から所望のタイミングでルータを介してローカ ルエリアネットワーク内の機器に対する通信を開始でき る通信システムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、企業、家庭を問わず、Nebwork Ad dress Translation機能(以下「NAT」と称す。)ま たはNetwork Address Port Translation機能(以下「N APT」と称す。 〉を搭載するルータによりローカルエ リアネットワーク(以下「LAN」と称す。)とインタ ーネットを接続することが一般化している。

【0003】インターネットに接続された機器間で通信 を行なう場合、世界中で一意に割り当てられたグローバ ルIPアドレスが使用される。一方で、インターネット に接続される機器数の急増によりグローバルIPアドレ スは不足する傾向にある。そのため、インターネットに 直接接続されない組織内や家庭内のLANにおいては、 RFC1918で規定されたLAN内でのみ一意なプラ イベートIPアドレスが使用されることが多い。プライ ベートIPアドレスはインターネット上において一意的 なアドレスでないため、そのままではプライベートiP アドレスを持つ機器はインターネットに接続された機器 と通信を行うことができない。NATまたはNAPT機 能はこの問題を解決し、ブライベート【Pアドレスを割 り当てられた機器がインターネット経由で通信を行なえ るよう、グローバル・アアドレスとプライベートIPア ドレスの相互変換機能を提供する。

【0004】以下で、NAT機能の仕組みを図8の通信 シーケンス図に沿って説明する。LAN711はルータ 703を介してインターネット712に接続されてい る。機器701はLAN711に接続され、サーバ70 2はインターネット712に接続されている。機器70 1の [Pアドレスはプライベート [Pアドレス"192.16 8.1.2"であり、サーバ702の [Pアドレスはグローバ ルIPアドレス"4.17.168.5"であるとする。ルータ7() 3のインターネット側アドレスはグローバル!Pアドレ ス"202.224.159.142"であるとする。ルータ703のイ ンターネット側アドレスは説明の便宜上1つしかないと

【0005】上記ネットワーク機成において、機器70 1がサーバ702と通信を開始するためには、機器70 1は、まず!Pパケット704をLAN711に送出す る。【Pパケット704には送受信先を特定するため に、ソースIPアドレス (以下「SA」と称す。)、デ ィスティネーションIPアドレス(以下「DA」と称 す。)、ソースポート(以下「SP」と称す。) ディ スティネーションボート(以下「DP」と称す。)を各 ャ保存するフィールドと 任意の情報を選ぶためのペイ ロードとが含まれる。

【0006】次に、1Pパケット704の宛先がグロー バル【Pアドレス"4.17.168.6"であることを検出したル 50

ータ? 0 3 は、I Pパケット7 0 4 を往路変換? 0 8 を 行なってiPパケット705としてインターネット71 2に転送する。往路変換708においては、IPバケッ ト704のSAフィールド内のプライベート!Pアドレ ス"192,168,1,2"を、ルータ703のインターネット側 のグローバルIPアドレス"202,224,159,142"に置換す る。この際、ルータ703は、IPバケット704のS A"192.168.1.2"と I Pパケット705のDA"4.17.16 8.6"の組を、図8(り)に示すようなルータ703内部 10 に保持されるNATテーブル713に保存する。

19

【0007】変換708の結果、IPパケット705は グローバルIPアドレスのみを含んだ。インターネット 上で転送が可能なパケットとなる。そのためIPパケッ トアの5は目的のサーバアの2に転送され、サーバアの 2でパケット応答処理(S 7 1 0) が行なわれ、応答の IPパケット708がルータ703に返信される。パケ ット応答処理(S710)においてパケットのSAとD Aの値は交換される。

【0008】ルータ703はIPパケット706を受信 20 すると、NATテーブル?13との比較を行なろ。比較 により、IPパケット706のDAはIPアドレス70 5のSAと一致することから、ルータ703が送出した パケットに対する応答であることを確認し、その結果、 復路変換709を行なう。

【0009】復路変換709において、ルータ703 は、IPパケット706のDAフィールド内のグローバ ルIPアドレス"202,224,159,142"を、IPパケット7 06のSAフィールド内のIPアドレス"4.17.168.6"に 基いてNATテーブル713に保存されていた機器70 <u>1の【Pアドレス"192.168.1.2"に置換し、【Pパケッ</u> トアの7としてLAN711 へ転送する。これにより1 Pバケット707は機器701に送信され、機器701 ではIPパケット704のレスポンスとして受信され

【0010】NATテーブル713は消債を行なってい る関係符され、道信が完了すると破棄される。通信完了 の判定は通常、TCPパケットの場合はsynパケット の検出または通信が行なわれない時間によるタイムアウ トにより行なわれ、UDPバケットではタイムアウトに より行なわれる。以上により、LAN上のサーバ702 とインターネット上の機器?() 1間で通信が可能とな る.

【0011】以上の様に、NAT機能を持つルータによ り、LAN上の機器とインターネット上の機器の通信が 可能となる一方 NATの仕組みでは LAN上の複数 の機器が同時にインターネット上の機器と通信を行なう ためには、同時に通信する機器と同じ数だけのグローバ ルIPアドレスをNATルータに割り当てる必要があ り、グローバルIPアドレスの削減効果が小さくなる。 この様な課題を解決するためにNATの機能を拡張した

(6)

特許3445986

11

NAPT機能がある。

【0012】以下で、NAPT機能の仕組みを図9の通信シーケンス図に沿って説明する。但し、図8のNATと同様の動作については説明を略する。NATでは1Pパケットの1Pアドレスの変換のみを行なったが、NAPTにおいてはボートの変換も同時に行なう。すなわち、図9の往路変換808において、NATと同様の変換処理に加え、ルータ803が現在使用していないボート番号(ここでは「100」とする。)を選び、1Pパケット804のSP(こでは「1」とする。)の内容に置き換えて1Pパケット805に変換する。この際、ルータ803は、1Pパケット804のSA"192.168.1、2"と1Pパケット805のDA"4.17.168.6"の組に加え、1Pパケット804のSP(1)とそれを置換したルータ803のボート(100)の組をルータ803内部のNAPTテーブル813(図9(b)を照)に保存する

【0013】 ルータ803は1Pパケット806を受信 すると、受信パケットの内容とテーブル813との比較 を行なう。比較した結果、受信したIPパケット806 29 のDAがIPアドレス805のSAと一致し、IPパケ ット806のDPが!Pアドレス805のSPと一致す れば、受信したパケット806がルータ803が送出し たパケット805に対する応答であることを確認し、そ の結果、復路変換809を行なう。復路変換809にお いてはNATの動作に加え、IPパケット806のDP (ここでは「100」)の内容を保存してあった。IPバケ ット804のSP(ここでは「1」)に置き換え、「P パケット807に変換する。これにより、LAN上の機 器801とインターネット上のサーバ802間で通信が 可能となる。上記のNAPT機能によれば、LAN側か ら複数の複器が同時に通信する場合でも、機器801か ちの通信をルータのボート番号により区別することがで き、従ってルータ803のグローバル 1 P アドレスが 1 つだけであっても、ルータのボートの数だけ同時に通信 を行なうことが可能となる。

【0014】以上の機に、NATまたはNAPT技術によれば、プライベート I Pアドレスを持つLAN内の機器からインターネット上のサーバに接続することは容易に可能である。一方で、プライベート I Pアドレスを持つしるN内の機器に、インターネット上の機器から望む時に自由に接続することが容易でなく。このため例えば、携帯電話からインターネット経由で、家庭内の家電機器に接続して制御するような機能の実現は難しかった。これは、LAN内の機器がプライベート I Pアドレスを持つ上、インターネット上の機器からはプライベート I Pアドレス宛てにバケットを送出することができないためである。この様な課題を解決するために例えば静的NATまたはボートフォワーディングと呼ばれる機能がある。

【りり15】辞的NAT様能においては、ユーザは予めルータに静的NATテーブルを設定する必要がある。静的NATテーブルのエントリは、接続したいLAN内の機器の!Pアドレスとボート、及びルータの任意の空いているボートからなる。ユーザはインターネットからLAN内の機器に接続したい場合は、ユーザの端末から、ルータのグローバル!Pアドレスと静的NATテーブルに設定されたボートの組を指定してバケット送信を行なう。ルータは、ユーザの端末から受信したバケットの内

容を、予め設定してあった静的NATテーブルのエント りと照合して、パケットの遺信先をエントリ内のLAN 内の解器の I Pアドレスとポートに選換して転送する。

[0016]

【発明が解決しようとする課題】以上の静的NATによ り、インターネット上の機器からLAN内の機器に対し 通信が可能になる。しかし、静的NATには、予めユー ザが静的NATテーブルを設定しておく必要があり、そ の設定内容がIPアドレスの知識のないエンドユーザに とって複雑であるという問題があった。また、ルータの グローバルIPがPPPやDHCPプロトコルにより助 的に割り振られている場合に、そのアドレスをユーザが 把握することが難しく、接続先を特定できないという課 題があった。さらに、外部からのパケットをLAN内に 転送するためにセキュリティが低下すること、ユーザの 管理するルータが!SPのプライベートアドレスのネッ トワークに接続されている場合などNATが多段になっ ている場合にはISPのルータの静的NAT設定も行な わなければインターネットから通信が行なえないことな ど、多くの課題があった。

(0017)以上説明した様に、ブライベートIPアドレスを持つLAN内の機器からインターネット上の機器に接続することは容易だが、ブライベートIPアドレスを持つLAN内の機器に、インターネット上の機器から望む時に自由に接続することが容易でなかった。このため例えば、PC(バーソナルコンピュータ)や携帯電話からインターネット経由で、家庭内のPCや家電機器に接続して制御するような機能の実現は難しかった。

[0018]本発明は上記の課題を解決することを目的とする。すなわち、本発明はブライベート I Pアドレス を持つLAN内の機器に対しインターネット上の機器から望む時に自由に通信できる方法を提供する。特に、その場合に、ユーザがルータに対して事前に複雑な設定を行なって起く必要がなく。また、ルータのインターネット側アドレスが動的に割り振られている場合でも容易に通信光機器を指定でき、またNATルータが多段の場合でも、前述の通信を実現できる方法を提供する。

[0019]

【課題を解決するための手段】本発明に係る第1の通信 システムは、インターネットに接続された少なくとも1 つの機器と、インターネットに接続可能な少なくとも1 つの端末との間の通信を、インターネットに接続された サーバを介して転送する通信システムである。その通信 システムにおいてサーバ及び機器は次にように動作す

【0020】機器はサーバに定期的に通知バケットを送 り、サーバは端末から機器に対する転送要求があった場 合、道知<u>バケット</u>の応答として接続要求<u>バケット</u>を前記 機器に送る。機器は、サーバから接続要求パケットを受 億した場合、サーバに対してTCP接続要求を送信す る。サーバは、接続要求パケットに応答して機器からサ 10 ーバへ送信されたTOP接続要求を受諾し、これにより TCP接続を確立する。サーバは、TCP接続確立後、 そのTCP接続上で鑑末と機器の間の通信を転送する。 【0021】第1の通信システムによれば、サーバから 機器に送信される接続要求バケットは機器からの通知バ ケットの応答として送信されるため、機器がNAT機能 を鑑載したルータによってインターネットに接続されて いる場合でも、接続要求バケットを辞的NAT設定無し にルータを越えて微器に届けることができる。またTC われるため、やはり静的NAT設定を無しにTCP接続 を確立することが出来る。これによりサーバと機器の間 に何時でも望むときにTCP接続を確立することがで き、このTCP接続上でサーバが通信の転送を行うこと により、端末からNATルータの有無に関わらず何時で も望む時にLANに接続された機器と通信を行うことが 可能となる。さらに本発明は、通信の転送を行わない期 間は負荷の軽いバケットを用い、通信の転送を行う期間 は通信の信頼性が高いTCP接続を用いるため、サーバ

【0022】本発明に係る第2の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す る。端末はサーバに対し機器!Dを含んだHTTPリク エストを送信することにより機器に対する転送要求を行 う。サーバは端末と機器の間の通信を転送する際に、蜷 末からのHTTPリクエストを機器から張られたTCP 接続上に転送する。機器は転送されたHTTPリクエス トを処理して、それに対するHTTPレスポンスをTC P接続上でサーバへ応答する。サーバは月TTPレスポ 40 ンスを鑑末へ転送する。第2の通信システムによれば、 既存のWebブラウザを装備した端末から、NATルー タの有無に関わらず何時でも望む時にLANに接続され た機器とHTTPによる通信を行うことが可能となる。 【0023】上記の第2の道はシステムにおいて、機器 はWeりサーバモジュールと転送モジュールを備えても よい。Webサーバモジュールは、転送モジュールから HTTPリクエストを受信してHTTPレスポンスを返 偉する。転送モジュールは、サーバから接続要求<u>バケッ</u>

できる。

してTCP接続を確立し、そのTCP接続上でサーバか らHTTPリクエストを受信してWebサーバに転送 し、WebサーバからHTTPレスポンスを受信してサ ーバにTCP接続上で転送する。

【0024】これによれば、既存のWebブラウザを装 値した鑑定から、NATルータの有無に関わらず何時で も望む時にLANに接続された機器とHTTPによる運 信を行うことが可能となるうえ、既存のWebサーバモ ジュールを機器に実装することができる。

【0025】本発明に係る第3の通信システムは、第1 の適倡システムにおいてサーバ等が次のように動作す

【りり26】サーバは、少なくとも1つの端末から復数 の転送要求を受信することができ、端末から機器に対す る複数の転送要求があった場合に、各々に一意なセッシ ョン識別子を生成し、接続要求<u>パケット</u>により機器に通 知する。微器は、サーバからセッション識別子を伴った 接続要求パケットを受信した場合、サーバに対してTC P接続を確立し、その確立したTCP接続上でセッショ P接続の確立時に機器からサーバに対して接続要求が行 20 ン識別子をサーバに送信し、TCP接続確立後は、TC P接続上でサーバと通信する。サーバは、接続要求バケ ットに応答して機器からサーバへ送信されたTCP接続 要求を受諾してTCP接続を確立し、TCP接続上で機 器から送信されるセッション識別子を受信し、TCP接 続に受信されたセッション識別子を対応付けることで、 端末からの複数の接続要求に対して複数のTCP接続を 各々対応付ける。サーバは、端末がセッション識別子を 指定して接続を要求し、且つ、指定されたセッション識 別子に対応付けられたTCP接続が確立済みの場合、確 の負荷を軽くしながら信頼性有る通信を真現することが 30 立済みのTCP接続上で端末からの適信を転送すること により、セッション識別子毎に並列して通信内容の転送 を行う。

> 【0027】第3の通信システムによれば、サーバと機 器の間に複数のTCP接続を確立することができ、その 際の個々のTCP接続上の通信内容を別々のセッション I Dで管理することで、内容を混合して一貫性を無くす ことなく、端末から微器に対しセッション I D毎に並列 した通信を行うととが可能となる。

> 【0028】第1の通信システムにおいてサーバは複数 の機器に対し、機器毎に最終アクセス時間を記録する記 健手段を備え、次のように動作してもよい。サーバは、 機器からの定期的な通知バケットを受信したときに、最 終アクセス時刻を通知バケットの受信時刻で更新する。 そして、端末から観器に対する転送要求があった際に、 機器の最終アクセス時刻と現在時刻との差が所定値を超 えた場合は、接続要求を拒否する。その差が所定値以下 の場合は、通知パケットの応答として接続要求パケット を前記機器に送る。

【りり29】これによれば、微器が動作して通信可能な トを受信した際はサーバに対してTCP接続要求を送信 50 ととが端末からサーバに接続要求があった際に直ちに確

認できるため、通信不可能な場合に端末に対する拒否の 応答が高速に出来、また機器のIPアドレスがISPに よって動的に割り当てられており、かつ畿器の電源断な どにより、サーバに登録された機器のIPアドレスが既 に関係無い別の機器に割り当てられた場合でも、誤って 関係の無い別の機器に接続要求を行うことを回避でき

【0030】本発明に係る第4の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す

【0031】サーバは、複数の級器に対し、機器毎に最 終アクセス時間を記録する記憶手段を構える。サーバ は、機器に予め最大アクセス確認周期情報を送信する。 機器は、その最大アクセス確認周期情報を受信して内部 に保存しておき、最大アクセス確認周期情報が示す恩期 よりも短い国期で定期的に通知バケットを送信する。サ ーパは、機器から通知パケットを受信した際に最終アク セス時刻を通知ハケットの受信時刻で更新する。サーバ は、端末から機器に対する転送要求があった際に、機器 認周期情報が示す国期を超えている場合は接続要求を拒 否し、その差が最大アクセス確認周期情報が示す周期以 下の場合は、通知パケットの応答として接続要求パケッ 上を前記機器に送信する。

【0032】第4の通信システムによれば、機器が動作 して通信可能なことが端末からサーバに接続要求があっ た際に直ちに確認できるため、通信不可能な場合に端末 に対する拒否の応答が高速に出来、また機器のIPアド レスがISPによって動的に割り当てられており、かつ 機器の電源断などにより、サーバに登録された機器の「 Pアドレスが既に関係無い別の機器に割り当てられた場 台でも、誤って関係の無い別の機器に接続要求を行うこ とを回避できる。さらに、サーバから機器に予め最大ア クセス確認国期情報を指定することで機器が通信可能な 状態であることを確認する通知パケットの送信周期を制 御し、サーバにおいて通知バケットの受信負荷と通信不 可能なことを検出するまでの時間をトレードオフによっ て自由に調整することが可能となる。

【0.033】本発明に係る第5の通信ンステムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す

【0034】サーバは、サーバ証明書を保持し、通信を 暗号化および復号化する暗号通信手段を借える。端末 は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号化および 復号化する暗号通信手段とを備える。機器は、通信を暗 号化および復号化する暗号通信手段を備える。サーバ は、端末と綴器の間で秘密情報を転送する際、予め端末 にサーバ証明書を送信する。鑑末は、サーバと秘密情報 の過受信を、サーバ証明書を認証して正規であることを 確認した後に暗号通信手段により暗号化して行う、機器 50 等は次のように動作する。

は、サーバと秘密情報の送受信を、確立されたTCP接 統で暗号通信手段により暗号化して行う。サーバは、確 立された「CP接続を介して端末から機器へ秘密情報を 転送する際は、端末から暗号化された秘密情報を受信し て暗号通信手段で復号化した後、暗号通信手段で暗号化 して概器に送信する。または、機器により確立されたT CP接続を介して微器から端末へ秘密情報を転送する際 は、機器から暗号化された秘密情報を受信して暗号通信 手段で復号化した後、暗号道信手段で暗号化して前記峰 10 末に送信する。

【0035】 第5の通信システムによれば、蝗末と殺器 の間で秘密に通信を行うことが出来、さらに端末から接 繞先を認証するためのサーバ証明書が各機器に不要でサ ーバに1種類で良いなど特に効果がある。

【0036】本発明に係る第6の通信システムは、第1 の通信システムにおいてサーバ等が次のように動作す

【0037】サーバは、サーバ証明書を保持し、通信を 暗号化および復号化する暗号通信手段を備える。端末 の最終アクセス時刻と現在時刻との差が最大アクセス確 20 は、サーバ証明書を検証する手段と通信を暗号化ねよび 復号化する暗号道信手段を備える。機器は、サーバ証明 書を検証する手段と通信を暗号化および復号化する暗号 **連倡手段を備える。サーバは、端末と機器の間で秘密情** 報を転送する際、予め前記端末と前記機器に各々サーバ 証明書を送信する。端末は、サーバと秘密情報の送受信 を、サーバ証明書を認証して正規であることを確認した 後に暗号通信手段により暗号化して行う。機器は、サー バと秘密情報の過受信を、サーバ証明書を認証して正規 であることを確認した後に機器が確立したTCP接続上 で暗号通信手段により暗号化して行う。サーバは、機器 により確立されたTCP接続を介して端末から機器へ秘 密情報を転送する際は、端末から暗号化された秘密情報 を受信して暗号通信手段で復号化した後、暗号通信手段 で暗号化して機器に送信する。又は、機器により確立さ れたTCP接続を介して機器から端末へ秘密情報を転送 する際は、機器から暗号化された秘密情報を受信して暗 号通信手段で復号化した後、暗号通信手段で暗号化して 前記端末に送信する。

> 【0038】第6の通信システムによれば、端末と機器 の間で秘密に通信を行うととができ、さらに端末から接 続先を認証するためのサーバ証明書が各機器に不要でサ ーパに1種類で良く、かつ機器から接続先を認証するた めのサーバ証明書も各機器に不要でサーバに1種類で良 いなど特に効果がある。

【りり39】本発明に係る第7の通信システムは、イン ターネットに接続された少なくとも1つの機器と、イン ターネットに接続可能な少なくとも1つの鑑末との間の 通信を、インターネットに接続されたサーバが転送する 通信システムである。その通信システムにおいてサーバ

特許3445986

[① ① 4 ①] サーバは、複数の機器に対し、機器毎に最 終アクセス時間を記録する記憶手段を備える。機器は、 サーバに第1及び第2の通知バケットを定期的に送り、 第1の通知バケットの送信周期は第2の通知バケットの 送信周期よりも長い。サーバは、機器から第1及び第2 の通知パケットを受信し、機器から第1の通知パケット を受信したときに最終アクセス時刻を受虐時刻で更新 し、第2の通知パケットを受信したときには最終アクセ ス時刻を見新しない。サーバは、端末から機器に対する 転送要求があった際に、機器の最終アクセス時刻と現在 10 時刻との差が所定期間を超えている場合は接続要求を拒 否し、その差が所定期間以下の場合は、第1及び第2の 通知パケットの応答として接続要求パケットを前記機器 に送る。機器は、サーバから接続要求バケットを発信し た場合、サーバに対してTCP接続要求を送信する。サ ーバは、接続要求<u>パケット</u>に応答して機器からサーバへ 送信されたTCP接続要求を受錯し、これによりTCP 接続を確立する。サーバは、TCP接続が確立後、その TCP接続上で端末と機器間の通信を転送する。

17

[004] 第7の通信システムによれば、機器が動作 29 して通信可能なことが端末からサーバに接続要求があっ た際に直ちに確認できるため、通信不可能な場合に端末 に対する拒否の応答が高速に出来、また機器のIPアド レスがISPによって動的に割り当てられており、かつ 機器の電源断などにより、サーバに登録された機器の「 Pアドレスが既に関係無い別の機器に割り当てられた場 台でも、誤って関係の無い別の機器に接続要求を行うこ とを回避できる。さらに本発明によれば、通知バケット を第1および第2の通知パケットの2種類に区別し、最 終アクセス時間更新を第1の通知パケット受信時に限る 30 ことで、NATルータが接続要求パケットを通知パケッ トの広答とみなす時間が短いために通知パケットの送信 頻度を高くしなければならない場合でも、サーバにとっ て負荷の高い最終アクセス時間更新の頻度を高くしなく ても良い効果がある。

【0042】上記の通信システムにおけるサーバ、機器 の機能は、コンピュータのようなプログラム可能な装置 で新定のプログラムを実行させることにより実現されて もよい。そのプログラムはコンピュータ読み取り可能な 記録媒体により提供されてもよい。

[0043]

【発明の真施の形態】以下、添付の図面を参照し、本発 明に係る通信システムの実施の形態を詳細に説明する。 【1) () 4.4】 (実施の形態 1) 図 1 は本発明の実施の形

騰1の通信システムの通信シーケンスを説明した図であ る。図2は本発明の通信システムのネットワーク接続図 である。本発明の通信システムはローカルエリアネット ワーク (LAN) 106上の機器とインターネット10 5上の機器間の通信を実現するものであり、LANI() 6に接続された機器101と、インターネット105上 50 S119では、最終アクセス時刻をエントリに付加し、

18

に接続されたサーバ104と、LAN106とインター ネットを接続するルータ103とを含む。インターネッ ト105には通信機末102も接続されている。 【0045】ルータ103はNAPT機能を実装してい る。機器101の1PアドレスはプライベートIPアド レス"192,168,1,2"であり、サーバ104の【アアドレ スはグローバル【Pアドレス"4.17.168.6"であるとす る。ルータ103のインターネット105側アドレスは 一般にインターネットサービスプロバイダーからDHC PやPPP等のプロトコルにより割り当てられ、動的に 変化するが、この時点でルータ103のインターネット 側アドレスはグローバル I Pアドレス"202,224,159,14 2~であるとする。説明の便宜上、ルータ103のインタ ーネット105個アドレスは1つしかないとする。な も、本実施の形態において、! Pアドレスは! Pver4に 進拠している。

【① 0.4.6】図1を参照し、本実施形態の通信シーケン スを説明する。楊器101はまず、サーバ104に対し 最大アクセス確認風期情報要求107を送信する。サー バはこの応答として、最大アクセス確認周期情報通知1 08を送信する。これらの通信107、108はUDP によってもTCPによっても良く、LAN106側に接 続された機器101から開始されるため、NAPT機能 を確えたルータ103を越えて支障なく通信できる。こ こで、最大アクセス確認層期とは、機器101からサー バ104へ送信される通知UDPパケット(後述)の送 億時間間隔の最大値を示すものであり、例えば「5分」 というような値となる。

[0047]次に、機器101は周期的に通知UDPパ ケット109を送信する。この園期は先に取得した最大 アクセス確認層期の値(例えば5分)より小さい間隔で 送られる。通知UDPパケット109は機器101に固 有に付与された機器識別子である「機器!D」を含む。 通知UDPパケット109はルータ103により、往路 のNAPT変換が行なわれた後インターネット105に 送出され、サーバ104にて受信される。

【①①48】図3の(a)、(b)に基々変換される前 後の通知UDPパケットの内容を示す。通知UDPパケ ットの送信週期は、ルータ103がUDPパケットのN 40 APTテーブルをタイムアウトにより破棄する時間より も短く設定する。これによりルータ103には、図9 (b) に示したようなNAPTテーブルがタイムアウト せず継続的に保持される。

【0049】図1に戻り、サーバ104は、通知UDP パケット109を受信すると、ヘッダ内のSA. DA、 S.P. D.Pの基プドレスと機器!Dを取り出し、図4に 示すように、これらの情報を機器101(機器1D= " 1234") に対応する1組のエントリとしてサーバ内 に登録保存する (ステップS119)。また、ステップ

O.

サーバ104が通知UDPバケット109を受信した時 刻を記録する。以後、サーバ104は、通知UDPパケ ット109を受信するたびにステップS120に示すよ ろに機器に対応するエントリの最終アクセス時刻を更新 する。また、この際、通知UDPパケット109のヘッ ダ内のSA、SPの各アドレスが変更されていた場合 は、エントリ中のそれらのアドレスの値も更新する。こ れにより、ルータ103のインターネット(WAN)1 () 5個 (Pアドレスが動的に割り振られていても、最新

【①①50】以上の通信準備が完了している状況で、端 末102かち機器101に対する通信を開始したい場 台、端末102は鐵器101の鐵器10をパラメータに 指定して、サーバ104に対し機器接続要求110を送 信する。なお、機器!Dは端末102が予め認識してい るものとする。機器接続要求110を受信したサーバ1 0.4は、端末102により指定された機器 I Dを検索キ ーとして図4に示すテーブルからサーバ内に登録された 機器IDを検索し、機器IOIが登録した対応エントリ

の実行により、通信の準備が完了する。

を得る(ステップS121)。

【0051】次に、サーバ104はエントリ内の最終ア クセス時刻を確認し、現在時刻との差が最大アクセス確 「認周期を超えている場合は機器接続要求 1 1 0 を拒否 し、最大アクセス確認国期以下の場合は、ステップSI 22以後に進んで機器101に接続要求UDPパケット 111を送信する。

【0052】とのように最終アクセス時刻を確認するこ とで、機器101が正常に動作し、かつ、こく最近まで 正常に通信できていたか否かが直ちに確認できるため、 機器接続要求110の受話可否判定が高速にできる。ま た、ルータ103のインターネット (WAN) 105側 i PアドレスはISPによって動的に割り当てられてい るため、機器101の電源進動後ある程度時間が経過す ると、サーバ104に登録された機器101のIPアド レスが別の機器に割り当てられてしまう場合があるが、 この場合でも誤って関係の無い別の機器に接続要求を行 うととを防止できる。

【0053】次に、サーバ104は、一意なセッション 識別子を生成してサーバ内に保存する(ステップS12 46 2)。さちに、サーバ104は機器101に対応するエ ントリからSA、DA、SP、DPの基アドレスを取得 し、これらを用いてセッション識別子をペイロードに含 む接続要求UDPパケット111を送信する。ととで、 接続要求UDPパケット111は通知UDPパケット1 ()9に対する応答として構成されている。図3 (c)に インターネット(WAN)105上に送出された接続要 承UDPパケットの内容を示す。図3(c)に示すパケ ットのアドレスとボートの値は、それぞれ図3(b)に

スティネーションの値を入れ替えた値となっている。こ れにより、接続要求UDPバケット111は通知UDP パケット109の応答パケットであることが分かる。接 続要求UDPパケット111は、ルータ103において 復略のNAPT変換により図3 (c) に示す構成から図 3 (d) に示す構成に変換され、機器 1 () 1 に転送され

【0054】接続要求UDPパケット111を受信した 機器101は、サーバ104に対してTCP接続要求1 のアドレスがエントリに保持される。以上のシーケンス 10 12を送信する。TCP接続要求112についての詳細 な説明は省略するが、syn、ack/syn、ack パケットによって接続を確立する通常のTCP接続確立 手順である。TCP接続要求112はLAN側からWA N側に対して行なわれるものであるため、NAPT機能 を備えたルータ103を超えて支障なくTCP接続を確 立することができる。

> 【0055】以上によりサーバ104と機器101の間 でTCP接続が確立されたが、UDPバケットはコネク ションレス型であるため、そのままではサーバ104に おいて、TCP接続が接続要求UDPパケット111に 20 応えて確立されたか否かの判定ができない。そのために 以下で説明する手順が実行される。

【0056】まず、機器101はそのTCP接続上で、 接続要求UDPバケット111により通知されたセッシ ョン識別子を、セッション識別子通知113によってサ ーバへ返送する。サーバ104はセッション識別子を受 信すると、ステップS123においてセッション識別子 の配合を行う、昭台の結集 このセッション識別子が機 器接続要求110により生成されたものであることを検 出すると、サーバ104はこのTCP接続を、接続要求 110に答えて端末102と級器101間の通信の転送 に使用することを決定する。

【0057】なお、セッション識別子に代えて機器!D を用いてもTCP接続と接続要求UDPパケットを対応 付けることはできるが、その場合はサーバ104と機器 101の間には同時に複数のTCP接続を確立すること ができないという問題が生じる。本実施の形態によれ は、サーバ104と機器101の間に複数のTCP接続 を確立することができ、その際の個々のTCP接続上の 通信内容を別々のセッション識別子で管理することで、 複数の通信の内容を無秩序に混合してしまうことなく、 別々のTCP接続上で各々一貫性を保持した通信の転送 を行ない、端末102から機器101に対しセッション 識別子毎に並列して複数の通信を行うことが可能とな

【0058】以上述べた手順により、サーバ104と機 器101の間でTCP接続が確立されると、サーバ10 4はそのTCP接続上で端末102と機器101間の通 信の転送を開始する。すなわち、サーバ104は端末1 示すパケットにおいてアドレスとポートのソースとディー50 02からの通信114を通信115として機器101に

(11)

特許3445986

転送し、観路101からの通信116を端末102に通信117として転送する。最後に、通信が完了すると、サーバ104または機器101からTCP切断118を行い。通常のTCP接続の切断を行なって一連のシーケンスが完了する。

【0059】なお、上記のサーバ104による適信の転送は、TCP接続が維持されている間は何度でも繰り返して行なうことが可能であり、これにより端末102と機器101の間で一連の通信を行なうことができる。また。図1では端末104からの通信に対し機器101が 10応答する様子を図示しているが、これに限らず、どの様な手順のプロトコルの通信の転送をもTCP接続が維持されている間に行なうことが可能である。

【0060】以上説明したように本実施の形態によれば、通知UDPパケット109への応答として接続要求UDPパケット111を送ることで、プライベート1Pアドレスを持つLAN内の機器101に対し、インターネット上の端末102から所望のタイミングで自由に通信を開始できる。これにより、例えば、端末としてインターネットに接続された携帯電話やPDAを用い、機器20としてLANに接続された。ビデオ、テレビ、エアコン、冷蔵庫などの家電を用いれば宅外から自由に家電線作を行なうことも可能となる。

【0061】また、本実能の影麼によれば、ルータ10 3は過度のNAPT動作のみを行なえばよく、静的NA T. 静的NAPT設定等が不要なため、辛前にユーザが ルータに対して複雑な設定を行なう必要が無い。

【0062】また、本実紙の形態によれば、ルータ10 3に辞的NATを設定せず、機器101に対してWAN 側から到達可能なパケットが、機器101が通知UDP パケットを送信している期間にサーバ104から送信されるパケットに限定される。これにより、第3者からの 攻撃を受けにくく、セキュリティが向上する。

[0063]また、本実施の形態によれば、LAN内からインターネットに対して周期的に通知UDPパケット 109が送信される。これにより、このパケットがルータ103に対し、いわゆるキーブアライブパケットとして作用し、ルータ103のWAN側接続のPPPやDHCPがタイムアウトすることによって1SPから切断されてしまうことを防ぎ、いつでもインターネットから通40信可能な状態に発行するという効果を持つ。

【0064】また、本実館の形態によれば、サーバ104から最大アクセス確認周期情報通知108によって通知UDPパケット109の送信周期の長短を変更することで、サーバにおける通知UDPパケット109の受信負荷と通信不可能なことを検出するまでの時間を、互いにトレードオフして自由に調整することが可能となる。 【0065】また、本実館の影響によれば、ルータ10

[0065]また、本実施の形態によれば、ルータ10 3のWAN側IPアドレスが動的に割り振られていて

も、道知UDPパケット109により周期的に最新のW 50

AN側 | Pアドレスがサーバ104に登録されるため、 端末102からは縁器10を指定するのみで容易に縁起

端末102からは銭器iDを指定するのみで容易に銭器 101を指定して通信ができる。

【0066】また、本真館の影麼において、負荷の低いUDP通信により通信の準備を行ない、総末102と機器101との通信自体はデータロスしにくく信頼性の高いTCP通信を行なうことが好ましい。これにより、サーバ104の負荷の低さと、端末102と機器101との通信の信頼性を両立することができる。通信を準値する通知UDPパケット109は、ルータ103のNAPTテーブルのタイムアウト以下の間隔で送出する必要があり、送信頼度が高くなるため、UDPパケットとすることによる負荷削減効果が大きく、一方で週期的に送信されるために多少のパケットロスがあっても次回の送信で復帰する本めに影響が小さいなど、UDPパケットを使用する率に特に利点がある。

【0067】なお、本実館の形態ではNAPTによって 説明したが、ルータ103がNAT動作を行なっている 場合であっても、緩器101とサーバ104の動作を変 更することなしに、図1のシーケンスが支踵無く動作す る。また、本実能の影像において、ユーザがNAT機能 を育するルータを用いず、機器101を直接インターネ ット105に接続している場合であっても、機器101 とサーバ104の動作を変更することなしに、図1のシ ーケンスが可能となる。さらに、本実施の形態におい で、ユーザがプライベート【Pアドレスを使用する】S Pに加入し、その結果、ユーザのルータと!SPのルー タをあわせて多段のNATルータを介してインターネッ トによって接続されている場合でも、その各々の段のル ータにおいて通常のNATまたはNAPT動作が行なわ れ、やはり級器101とサーバ104の動作を変更する ことなしに、図1のシーケンスが支障無く動作する。

【0068】なお、アドレス登録は追知UDPパケットに必須の機能ではなく、他の手段によってアドレス登録を行なっても本発明の効果は失われないが、周期的な送信が必要な、グローバル【Pアドレスを登録するパケットとNATテーブルを維持するパケットの2種類を敷用するため効率が良く、特に好適な機成である。

【0069】なお、セッション識別子はTCP接続要求 <u>112</u>に対しTCP接続を一意に対応付けられる個留で 一意であれば良く、例えばサーバ内で一意でなくとも、 機器IDと組み合わせた場合に一意であっても良い。

【りり70】なお、本実館の形態ではIPver+のアドレスを倒示して説明したが、IPver+のアドレスを用いた場合でも、LAN内からインターネットへのパケットとそのパケットに対する応答は透過するが、インターネットからLAN内へのパケットは透過しないルータやゲートウェイを採用する限りにおいて本発明は同じ効果を有する。

- 【0071】なお、本実施の形態では端末102はイン

ては同じである。

23

ターネットに直接接続されるように図示されているが、 鑑末102がLANに接続されていても鑑末102から 通信を開始する限りにおいてサーバ104に対する通信 に支障はないため、本発明の効果は同様に発揮される。 さらに、鑑末102に機器101と同様の機能を搭載すれば、 鑑末102と機器101がともにLAN内にあっても互いに通信を開始することが出来る構成となり、完 全に対称な通信システムを構成できることは明らかである。

【0072】なお、本実館の形態では機器101からの 10接続先はサーバ104のみであり、サーバ104が總末 102と機器101間の通信を転送したが、接続要求UDPパケット111により端末102のアドレスを通知すれば、機器101が端末102に対し直接TCP接続要求112を送信する構成も可能である。この構成によれば、端末102と機器101が直接通信を行なうことが可能になり、サーバ104の転送負荷が低減されるなど別の効果がある。

【10073】なお、本実施の影繁においてサーバは端末と機器の通信の転送のみを行ったが、同時にサーバ自身がTCP接続を用いて機器と通信を行うことも可能である。このような構成によればサーバは端末に対して機器への通信機能を提供すると同時に、機器の設定や監視、ソフトウェアのアップデートを行うなど機器へのサービスを提供することも可能である。

【0074】なお、本実館の形態において機器1018 よびサーバ104をコンピュータで構成することができる。その際に、機器101とサーバ104に各々図1のシーケンスを実行させるコンピュータプログラムを作成することが可能であり、またそれらを各々媒体に蓄積し配布することができる。これによれば汎用のコンピュータを用いて宅外からの通信を実現することができる。

[0075] (実施の形態2) 本発明に係る通信システムの別の実施形態を説明する。本実施形態のネットワーク接続は図2で示したとおりである。アドレス付与も第1の実施の形態と同じであり、通信シーケンスのみが異なっている。本実施の形態では端末としてWebブラウザを備えたPCや携帯電話を用いており、これを用いてLANに接続された機器101と目TTPによる通信を行なって操作やコンテンツ取得などを行なうものである。

【0076】図5を参照し、本実施形態の通信シーケンスを説明する。機器101はまず、サーバ104に対し最大アクセス確認周期情報要求407を送信する。サーバ104はこの応答として、最大アクセス確認周期情報通知408を送信し、最大アクセス確認周期の値(例えば5分)を通知する。この道信はUDPによってもTCPによってもよく、LAN106側に接続された機器101から開始されるため、NAPT機能を備えたルータ103を越えて支険なく通信できる。

【0077】次に、機器101は2種類の通知UDPバケットA、B(410、409)を基々関期的に送信する。2種類のバケットA、Bの差異は、通知UDPバケットAが最終アクセス時間を更新する機能を持っているのに対し、通知UDPバケットBは最終アクセス時間を更新する機能を持たないととである。その他の点につい

24

【0078】機器101から通知UDPパケットA(410)を送信する周期は先に取得した最大アクセス確認 周期の値(例えば5分)より小さい間隔で送られる。一方、通知UDPパケットAまたはBのいずれかを送信する周期はルータ103がUDPパケットのNAPTテーブルをタイムアウトにより眩躁する時間よりも短く設定する。

【0079】実施の形態の1においては通知UDPパケットは1種類しかなかったため、その送信園期は前配の条件のうち周期の短いほうにあわせて設定する必要があった。そのため、ルータ103のNAPTテーブルの破棄時間が短い(例えば30秒)の場合、通知UDPパケットが30秒周期以下の高頻度で送信され、その度ごとに最終アクセス時刻が更新されるため、ルータ103のWAN側のアドレス変更が無い場合でもエントリの更新作業が行なわれ、サーバ負荷が増大するという問題があった。本実施の形態は、最終アクセス時刻の更新周期を、ルータ103のNAPTテーブルの破棄時間と関係なく独立に設定することができ、負荷を削減しやすいという効果を有する。

【0080】通知UDPパケットA、Bは機器101に 固有に付与された機器線別子である機器1Dを含む。通 知UDPパケットA、Bは、ルータ103により往路の NAPT変換が縮されてインターネットに送出され、サーバ104で受信される。NAPT変換の内容は実施の 形態の1と同様である。また、通知UDPパケットによ りルータ103内のNAPTテーブルがタイムアウトせ ず継続的に保持される点も同じであり、サーバ104内 のエントリに、機器101にパケットを送信するための アドレスが登録される点(ステップS421)、エント リ中の最新アクセス時刻の更新(ステップS422)に ついても実施の形態の1と同様である。ここまでのシー 40ケンスの実行により、通信の運備が完了する。

【0081】以上の運信準備が完了している状況で、蟾末102から探鶻101に対する通信を開始する場合、 蟾末102はサーバ104に対し、「GET connect.con? iD=1234」のように機器101の機器iDをパラメー タに指定して、HTTPリクエストとして機器接続要求 411を送信する。なお、機器iD"123"は蟾末102 が予め認識しているものとする。機器接続要求411を 受信したサーバ104は、ステップ\$423において、 指定された機器IDをキーにサーバ内に登録された機器 iDを検索し、機器101が登録した対応エントリを得

TAVAILABLE COPY

【0082】次に、サーバ104はエントリ内の最終アクセス時刻(図4巻照)を確認し、それと現在時刻との差が最大アクセス確認園期を超えている場合は機器接続要求411を拒否し、最大アクセス確認園期以内の場合は、ステップS424以後に進んで機器101に接続要求UDPバケット412を送信する。この最終アクセス時刻の確認により、第1の実施の形態と同様に、誤って関係の意い別の機器に接続要求を行うことを回過できる等の効果がある。

【0083】次にサーバ104は、ステップS424において一意なセッション識別子を生成してサーバ104 内に保存する。さらに、サーバ104は機器101に対応するエントリからSA、DA、SP、DPの各アドレスを取得し、とれらを用いてセッション識別子をベイロードに含む接続要求UDPバケット412を送信する。ここで、接続要求UDPバケット412は通知UDPバケットA(410)または道知UDPバケットB(409)に対する応答として構成されているため、ルータ103において、復路のNAPT変換が行なわれて機器101に転送される。

【0084】統統要求UDPパケット412を受信した 機器101は、サーバ104に対してTCP接続要求4 13を送信する。TCP接続要求413についての詳細 な説明は省略するが、syn、ack/syn、ack パケットによって接続を確立する通常のTCP接続確立 手順である。TCP接続要求413はLAN側からWA N側に対して行なわれるものであるため、NAPT機能 を構えたルータ103を越えて支険なくTCP接続を確立することができる。

【0085】以上によりサーバ104と機器101の間でTCP様続が確立された後、機器101はそのTCP様続上で、接続要求UDPパケット412により追知されたセッション識別子を、セッション識別子通知414によってサーバ104へ返送する。サーバ104はセッション識別子を受信すると、ステップS425でセッション識別子の照合を行い、このセッション識別子が機器接続要求411により生成されたものであり、従って機器接続要求411に対するTCP接続確立が成功したことを検出する。

【0086】その後、サーバ104はHTTPリクエスト411に対する応答としてHTTPレスポンス415を端末102に遺信する。このHTTPレスポンス415は、編末102に表示すべきHTMLコンテンツを含んでおり、かつ、このHTMLコンテンツにはセッション識別子で5678でが、例えば「ベトREF="control.car?session ID=5678&Target=deviceFunc.cgi&Paran=abcd">リンクス/A>」のようにリンクやボタンとして退め込まれている。以上の手順により、端末102には機器101に対応するページ(画像)が表示される。

【0087】次に、ユーザが表示されたページ内のリンクをクリックすると、"GET control.cqr?Session I D=5678&Tarqet=deviceFunc.cqi&Param=abcd"等のようにセッション識別子を含む日TTPリクエスト416が生成されてサーバ104に送信される。サーバ104はHTTPリクエスト416を受信すると、指定されたcontrol.cqiが起動し、セッション識別子"5678"を照合する(ステップS426)。照合した結果、セッション識別子"5678"のTCP接続が既に確立済みであることを検出すると、サーバ104のcontrol.cqiは、HTTPリクエスト416の内容を「GET deviceFunc.cqi?Param=abcd"のように変換してHTTPリクエスト転送417としてそのTCP接続上に転送する。このようにして、端末102は、観器101に対するHTTPリクエストを送信できる。

【0088】本発明の端末と緩器間の通信転送において、上記で説明したような変換方式を用いると、端末は従来のWebブラウザをなんち変更することなく動作可能な上、機器上の"deviceFunc、cm"等の所望のcgiと"Parameabod"等の所望のバラメータを指定して起動させるHTML文書を機器が自由に記述するととが可能になるなど、優れた効果を持つ。

【0089】HTTPリクエスト転送417を受信した 機器101は、その応答としてHTTPレスポンス41 8を退信する。この動作について図6を用いて詳細に説 明する。

【0090】図6に示すように、機器101は転送モジ ュール501とWeりサーバモジュール502を備え る。転送モジュール501はサーバ104との間で本発 明の通信プロトコルによる通信を行なうためのモジュー ルであり、We bサーバモジュール5 0 2 は通常のWe りサーバである。転送モジュール501は前述の様に、 接続要求UDPバケット412を受信してTCP接続要 する。この際の転送モジュール5()1の通信方向に注目 すると、TCP接続を要求(413)する一方でHTT Pリグエスト(417)を受信しており、クライアント からTCP接続を要求され且つHTTPリクエストを受 値する通常のWebサーバとは通信の方向が異なる。本 40 実緒の影應では、転送モジュール501がこの方向の追 いを吸収し、Webサーバモジュール502に対し、ソ ケット等を通じて内部的にHTTPリクエスト503の 送信、HTTPレスポンス504の受信を行なうこと で、適篤のWe bサーバを用いて、本発明のHTTP通 信手順が突襲できるという効果を有する。

【0091】図5に戻り、次に、サーバ104により、 HTTPレスポンス418がHTTPレスポンス転送4 19として鑑末102に返送される。HTTPレスポンス転送419に含まれるHTMLコンテンツには、セッ 50 ション識別子がリンクやボタンとして埋め込まれてお (14)

特許3445986

77

り、手順416~419と同様の手順を繰り返すことにより、編末102から機器101に対して継続的にHTTPによるアクセスを行なうことが可能になる。この通信のHTMLコンテンツ生成は機器101で行なわれ、コンテンツ表示と操作は端末102で行なわれることにより、編末102から機器101を自由に操作したり、コンテンツを取得したりできる。

[0092]最後に、通信が完了すると、サーバ104 または機器101がTCP切断420を行い、TCP接 続の切断を行なって一連のシーケンスが完了する。

[0093]以上説明したように本実館の形態によれば、第1の実館の形態間様、プライベート | Pアドレスを持つLAN内の機器101に対し、インターネット上の端末102から任意のタイミングで自由に通信を開始できる。これにより、端末としてWebブラウザを搭載したPCや携帯電話により、家庭内の機器を自由に操作したり、コンテンツを取得することができる。

[0094]また、第1の実施の形態同様、ルータ10 3は通常のNAPT動作のみを行なえばよく、静的NA T/NAPT設定等が不要なため、享前にユーザがルー タに対して複雑な設定を行なう必要が無い。

[0095]また、第1の実施の形態同様、第3者からの攻撃を受けにくく、セキュリティが向上するという効果を有する。

【0096】また、第1の実施の形態同様、ルータ10 3のWAN側接続のPPPやDHCPがタイムアウトすることによってISPから切断されてしまうことを防ぎ、いつでもインターネットから通信可能な状態に維持するという効果を奏する。

[0097]また、第1の実施の形態同様、サーバ10 30 4における通知UDPパケット<u>A 4 1 0</u>の受信<u>負荷</u>と通 信不可能なことを検出するまでの時間を、互いにトレー ドオフして自由に調整することが可能となる。

[0098] さらに、最終アクセス時刻を更新する機能を持つパケットと特たないパケットの2種類の通知UD Pパケットを用意することで、上記の時間の調整を、ルータ103のNAPTテーブルの破棄時間と関係なく独立に行なうことができるという効果を育する。

[9099]また、第1の実施の形態同様、端末102 からは観音 | Dを指定するのみで容易に観器 101を指 40 定して通信ができる。

【0100】また、第1の実施の形態同様、UDPパケットによるサーバ104の負荷の低さと、TCPパケットによる端末102と機器101との通信の信頼性を両立することができる。

【①101】また、本実館の形態によれば、端末102 に通常のWebプラウザを掲載した端末を用い、機器1 ①1に通常のWebサーバを搭載してHTTPの応答を 実装することができるため、汎用性が高く、ユーザの使 い勝手のよい通信システムを低コストに構成できる。

【0102】なお、本真能の影態ではNAPTによって 説明したが、ルータ103がNATを行なっている場合 であっても、機器101とサーバ104の動作を変更す ることなしに、図5に示す道信シーケンスを支降無く寒 現できる。また、本実施の形態において、ユーザがNA Tルータを用いず、機器101を直接インターネット1 ①5に接続している場合であっても、機器101とサー 21104の動作を変更するととなしに、図5のシーケン スが支障無く実現できる。さらに、本実施の形態におい 10 て、ユーザがプライベート [Pアドレスを使用する! S Pに加入し、その結果、ユーザのルータとISPのルー タをあわせて多段のNATルータを介してインターネッ トによって接続されている場合でも、その各々の段のル ータにおいて通常のNATまたはNAPT動作が行なわ れ、やはり機器101とサーバ104の動作を変更する ことないに、図5のシーケンスを支障無く実現できる。 【0103】なね、アドレス登録は通知UDPパケット に必須の機能ではなく、他の手段によってアドレス登録 を行なっても本発明の効果は失われないが、周期的な送 29 信が必要な、グローバル【Pアドレスを登録するパケッ トとNATテーブルを維持するパケットの2種類を兼用 するため効率が良く、特に好適な構成である。

28

【①104】なお、セッション識別子はHTTPリクエスト411に対しTCP接続を一意に対応付けられる範囲で一意であれば良く、例えばサーバ内で一意でなくとも、機器iDと組み合わせた場合に一意であっても良い。

【0105】また、IPアドレスにIPversのアドレスを用いてもよい。この場合、LAN内からインターネットへのパケットとそのパケットに対する応答は透過するが、インターネットからLAN内へのパケットは透過しないルータやゲートウェイを採用する限りにおいて本発明は同じ効果を有する。

【0106】なお、本実館の形態では端末102はインターネットに直接接続されるように図示されているが、端末102がLANに接続されていても端末102から通信を開始する限りにおいてサーバ104に対する通信に支障はないため、本発明の効果は同様に発揮される。さらに、端末102に機器101と同様の機能を搭載すれば、維末102と機器101かともにLAN内にあっても互いに通信を開始することが出来る構成となり、完全に対称な通信システムを構成できることは明らかである。

【0107】なお、本真館の形態では機器101からの接続先はサーバ104のみであり、サーバ104が端末102と機器101間の通信を転送したが、接続要求UDPバケット412により端末102のアドレスを通知すれば、機器101が鑑末102に対し直接TCP接続要求413を送信する構成も可能である。この構成に扱わば、機器102と機器101が直接通信を行なうこと

BEST AVAILABLE SPY

(15)

特許3445986

が可能になり、サーバ104の転送負荷が低減されるなど別の効果がある。

【①108】なお、本実施の形態においてサーバは鑑末と機器の連信の転送のみを行ったが、同時にサーバ自身がTCP接続を用いて機器と通信を行うことも可能である。このような構成によればサーバは鑑末に対して機器への通信機能を提供すると同時に、機器の設定や監視、ソフトウェアのアップデートを行うなど機器へのサービスを提供するととも可能である。

【0109】なお、本実施の形態において機器1018 10 よびサーバ104をコンピュータで構成することができる。その際に、機器101とサーバ104に各々図4のシーケンスを東行させるコンピュータプログラムを作成することが可能であり、またそれらを各々媒体に整積し配布することができる。これによれば汎用のコンピュータを用いて家庭外からの過信を実現することができる。【0110】(実施の形態3)本発明の通信システムの第3の実施の形態を説明する。本実施の形態のネットワーク接続は図2で示されたとおりである。アドレス付与も開途の実施の形態と同じであり、通信シーケンスのみ20が異なっている。本実施の形態では端末としてWeりブラウザを備えたPCや挟帯電話を用いており、これを用いてLANに接続された機器101とHTTPによる通信を行なって操作やコンテンツ取得などを行なう。

【①111】図?を参照して、本実施の影態の過信シーケンスを説明する。本実施の影盤の過信シーケンスは、通知UDPパケットによって通信進備が行なわれるまでの手順は、図5で示した実施の影態2のシーケンスと同じである。図?にはそれ以降の手順を図示している。

【①112】端末102から機器101に対する通信を開始したい場合、端末102はサーバ104に対し、SSLでのTCP機械要求607を送信する。これにより通常のSSLの手順に従ってサーバ証明書通知608がサーバ104から端末102に送付されて、ステップS624で認証される。認証が成功すると暗号化通信が可能となる。続いて、第2の実施の形態と同じ手順に従って、機器接続要求609からTCP接続要求611までのシーケンスが実行される。

【0113】第2の実施の形態と異なる第1の点は、機器接続要求609が暗号化されていることである。これ 40により機器接続要求609に含まれる機器!Dを秘題する点ができる。また、第2の異なる点は、ステップS626において乱数が生成されてサーバ内に保存され、さらに接続要求UDPパケット610により機器に通知される点である。

【0114】次次、機器101がTCP/SSL接続要求611を送信し、サーバ104との間でTCP接続を接続する。これにより通常のSSLの手順に従ってサーバ証明普通知612がサーバ104から機器101に送付されて、認証される(ステップS627)。認証が成50

功すると暗号化通信が可能となる。

【0115】以上によりサーバ104と機器1010間でSSLで暗号化されたTCP接続が確立された後、手順613~614の転送が行なわれて端末102にページが表示される。その後、ユーザによるトリガによりセッション識別子を使った手順615~618のHTTP通信の転送、及び手順619~622のHTTP通信の転送が行なわれる。これらのHTTPの転送の内容目体は実施の形態2と同じである。そのため、実施の形態2と異なる点を説明する。

30

【0116】本実施形態と実施の形態2の間の第1の差 異は、通信の暗号化がおこなわれていることである。こ れにより機器IDなどの、機器固有の情報やその他の価 値のある情報を秘密にすることができる。

【0117】本実施形態と実施の形態2の間の第2の差 無は、セッション識別子通知613において、セッション識別子に加えて、機器証明書と、サーバから接続要求 UDPパケット610によって送信された乱数とが引数 として通知される点である。機器証明書は機器101が 正当であることを証明するものである。機器証明書はス テップS628において検証され、正しい機器である場合のみ後続のステップが実行される。機器証明書か贈号 化されて送信できることは、本発明の方式にこのような 手順で機器証明書認証を組み合わせた場合に特に利点と なる。

【0118】さらに、ステップS628において、セッション識別子通知613の引数の乱数が、ステップS626においてサーバ内に保存してあった乱数と同じであるが否かを検証し、同じである場合のみ続くステップが実行される。これにより、接続要求UDPバケット610が本当にサーバが送信したものかどうかを確認でき、クラッカーが接続要求UDPバケット610を偽造した場合でも誤動作を防ぐことができる。

【0119】また、本発明の機成が単一のサーバを必ず 経由する構成であるため、サーバ側にサーバ証明書をおいて暗号を確立する方式と組み合わせた場合、各機器、 各端末に個別に証明書を置かずともサーバに置くだけ で、複数の機器と複数の端末が存在して互いに接続しあうシステムにおいても互いを認証しあうことができる。 これによりサーバ証明書の数を削減して管理を省力化できる。また、機器101とサーバ104間のTCP通信 の方向が機器101とサーバ104間のTCP通信 の方向が機器101側からTCP通信を開始する構成の ため、サーバ104側に単一のサーバ証明書を備えれば よく、特にSSLの適用に好適な構成である。

【①120】なお、HTTPリクエストとHTTPレス ボンスの対毎に通信内容の秘匿必要性に応じて暗号化の 適用非適用を変更することも可能で、これにより暗号化 による負荷を最適化できる。本実施の形態はこれらの効 早を第2の実施の形態に加えて保持する。

0 [0121]

BEST AVAILABE COPY

特許3445986

【発明の効果】以上説明したように本発明では、プライ ベート i Pアドレスを持つLA N内の機器に、インター ネット上の機器から望む時に自由に通信できる方法を提 供し、その際、事前にユーザがルータに対して複雑な意 定を行なわなくても良く、さらにルータのインターネッ ト側アドレスが動的に割り振られていても容易に通信先 機器を指定でき、またNATルータが多段の場合でも動 作する方法を提供する。その際に、UDPパケットによ るのサーバ負荷の低さと、TCPパケットによる檔末と 機器との通信の信頼性を両立することができる。

【0122】また、餘的NATを行なわないためにNA T第3者からの攻撃を受けにくくセキュリティが高く、 サーバの通信負荷の調整が容易であり、通信のWebブ ラウザを搭載した機末とHTTP通信を採用した。汎用 性が高くコーザの使い勝手のよい通信システムを低コス トに構成するととが可能になるなど、多くの顕著な効果 が得られる

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の第1の実施の形態における通信シー ケンスを示した図である。

【図2】 本発明の連信システムにおけるネットワーク 模成を示した図である。

【図3】 本発明の通償システムにおける通信パケット の内容を示した図である。

【図4】 本発明の通信システムにおけるサーバ内で登 録される、機器ID、SA、DA等の番アドレス、最終 アクセス時刻を含むエントリを示した図である。

【図5】 本発明の第2の実施の形態における通信シー ケンスを示した図である。

【図6】 第2の真施の形態の通信システムにおける機 30 器の構成を示した図である。

【図?】 本発明の第3の実施の形態における通信シー ケンスを示した図である。

【図8】 従来のNAT機能を持つルータの通信シーケ ンスを示した図である。

【図9】 従来のNAPT機能を持つルータの通信シー ケンスを示した図である。

【符号の説明】

*101 微器

> 102 缢末

103 ルータ

104 サーバ

105 インターネット

106 LAN

107、407 最大アクセス確認周期情報要求

108、408 最大アクセス確認周期情報通知

109、409、410 通知UDPパケット

19 110、411.809 機器接続要求

111, 412, 610 接続要求UDPバケット

112, 413, 611 TCP接続要求

113、414.613 セッション識別子通知

415、614 機器接続応答

416、615 HTTPリクエスト

417、616、620 HTTPリクエスト転送

418、617、621 HTTPレスポンス

419、622 HTTPレスポンス転送

501 転送をジュール

502 Webサーバモジュール 20

612サーバ証明書通知

613セッション識別子通知

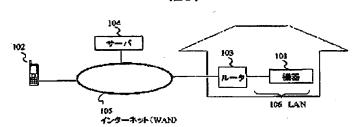
【要約】

【課題】 LANとインターネット (WAN) が接続さ れたネットワーク環境においてWAN側の機器からしA N内の観響に所望のタイミングで容易に接続可能とする 通信システムを提供する。

【解決手段】 機器 1() 1 は定期的にサーバ 1() 4に対 しUDPパケットを送信する。サーバ104は必要な時 にこのUDPバケットに対する返信バケットとして通信 を送ることで、サーバ104から機器101へのNAT を越えた通信を行なうことができる。特に、サーバ10 4がまず機器101に対しUDPで接続要求111を送 り、機器101はサーバ104からの接続要求111を 受け、サーバ104に対してTCP接続112を行う。 サーバ104は確立したTCP上で携帯電話機等の端末 102と機器101間の通信(114~117)を制御 する.

[図2]

*

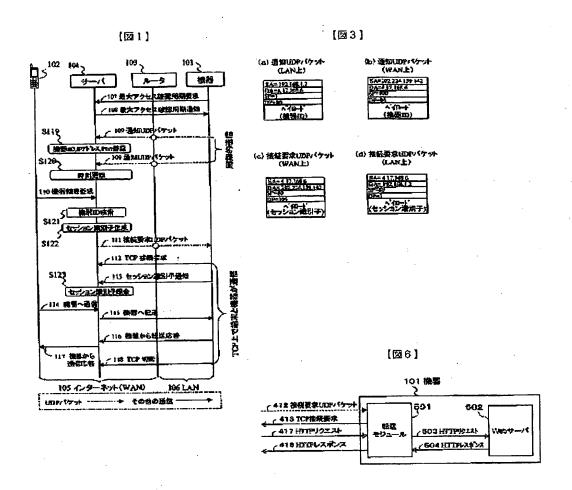


(15)



(17)

特許3445986



[24]

養養ID	S.A.	DA	SP	40	最終アクセス時期
1234	202,284,159,142	4.17.368.6	100	80	T002/10/10 14:00.00
***	8.01	•••	•••	***	
		Γ	<u> </u>		

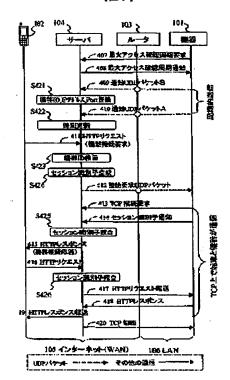


BEST AVAILABLE DDPY

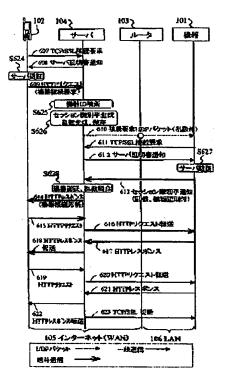
(18)

特許3445986





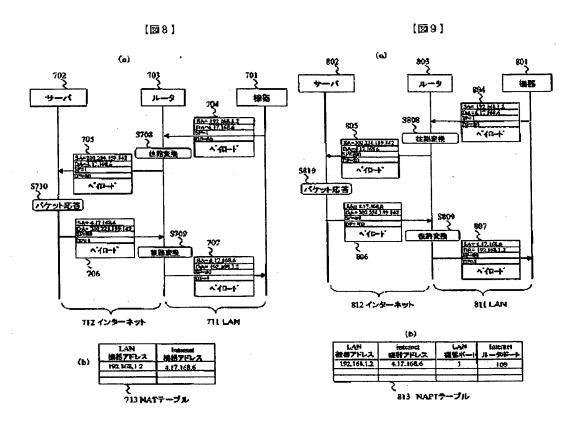
[27]





(19)

特許3445986



フロントページの続き

(72) 発明者 山村 敷記

大阪府門真市大字門真1995香地 松下電

器產業株式会社内

(72)発明者 ▲浜▼井 信二

大阪府門真市大字門真1906香地 松下電

器跨葉株式会社内

(72)発明者 國平 等司

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電

器産業株式会社内

(56)参考文献 特閱2000-59871 (JP. A)

特開 平10-336177 (JP, A)

特閱 平8-314835 (JP, A)

特閥 平11-355302 (JP, A)

特閱2002-111735 (JP, A)

特開2602-141954 (JP, A)

(58)調査した分野(Int.Cl.*, DB名)

H04L 12/56

H04L 12/66

G06F 13/00